# PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11) Publication number:

11-041200

(43) Date of publication of application: 12.02.1999

(51) Int. CI.

H04J 13/00 H04N 7/025

H04N 7/03

H04N 7/035

H04N 7/08

H04N 7/081

H04N 7/24

(21) Application number: 09-190043

(71) Applicant: NEC CORP

(22) Date of filing:

15. 07. 1997

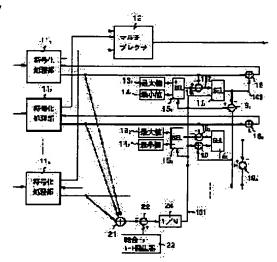
(72) Inventor: IIJIMA TAKAYUKI

# (54) CODE MULTIPLEXER

# (57) Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a code multiplexer capable of specifying image quality by differentiating the image quality by every channe I.

SOLUTION: A tentative correction value per channel is calculated by dividing difference between a sum of primary bit rate information outputted from respective encoding processing parts 111 to 11N and a preliminarily specified total bit rate by a divider 24. A difference signal between a value obtained by selecting one of the maximum value and the minimum value of the bit rate set in the respective encoding processing parts and the primary bit rate information outputted from the respective encoding processing parts 111 to 11N is calculated based on the tentative correction value by subtracters 161 to 16N. A value obtained by adding a value for carry over of



correction which is a difference signal between a correction signal of the previous stage to the tentative correction value and a value with the smaller absolute value among the difference signals are selected as the correction signal by selectors 171 to 17N and bit rate of the respective encoding processing parts 111 to 11N is instructed based on the correction signal and the primary bit rate information.

### LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

15. 07. 1997

Date of sending the examiner's

decision of rejection]

[Kind of final disposal of application

This Page Blank (uspto)

other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

2858572

[Date of registration]

04. 12. 1998

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998, 2000 Japan Patent Office

This Page Blank (uspto)

### (19)日本国特許庁 (JP)

# (12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

# 特開平11-41200

(43)公開日 平成11年(1999)2月12日

(51) Int.Cl.6		識別記号		FΙ				
H 0 4 J	13/00	•		H04	J 13/00		Α	
H04N	7/025			H04	N 7/08			
	7/03				7/13		Z	
	7/035							
	7/08							
			審査請求	有	請求項の数4	OL	(全 6 百)	最終質に続く

(21)出願番号

特願平9-190043

(22)出願日

平成9年(1997)7月15日

(71)出顧人 000004237

日本電気株式会社

東京都港区芝五丁目7番1号

(72)発明者 飯島 孝行

東京都港区芝5丁目7番1号 日本電気株

式会社内

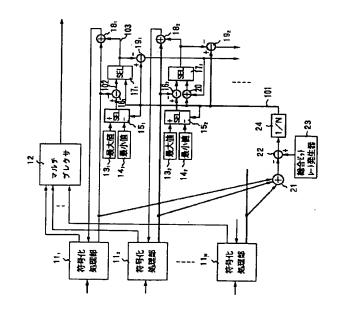
(74)代理人 弁理士 松浦 兼行

### (54) 【発明の名称】 符号多重化装置

#### (57)【要約】

【課題】 従来の符号多重化装置では、各チャンネルの符号化処理部各々に意図的に画質の差を付けつつ多重化したビットレートを一定に保つことができない。

【解決手段】 符号化処理部 $11_1 \sim 11_N$ からそれぞれ出力された一次的ビットレート情報の総和と、予め指定された総合ビットレートとの差を除算器24で除算することにより、1 チャンネル当りの暫定補正値を算出する。この暫定補正値を基に、各符号化処理部に設定されたビットレートの最大値と最小値の一方を選択した値と、各符号化処理部から出力された一次的ビットレート情報との差信号を減算器 $16_1 \sim 16_{N-1}$ により求める。暫定補正値に前段の補正信号と暫定補正値との差信号である補正持ち越し分を加算した値と差信号のうち絶対値の小さな値をセレクタ $17_1 \sim 17_{N-1}$ で補正信号として選択し、この補正信号と一次ビットレート情報とに基づいて、各符号化処理部のビットレートを指示する。



## 【特許請求の範囲】

【請求項1】 一次的に指定されたビットレートを出力した後、外部信号により最終的なビットレートが指示されて符号化データを出力するN個(ただし、Nは複数)の符号化処理部と、

N個の前記符号化処理部からそれぞれ出力された前記一次的に指定されたビットレート情報の総和と、予め指定された総合ビットレートとの差の1チャンネル当りの暫定補正値を算出する算出手段と、

第1番目から第N-1番目のN-1個の前記符号化処理 部にそれぞれ個別に設定されたビットレートの最大値と 最小値の一方を前記暫定補正値の極性に応じて選択した 値と、前記N-1個の符号化処理部からそれぞれ出力さ れた前記一次的に指定されたビットレート情報との差信 号をN-1個の各符号化処理部毎に生成する差信号生成 手段と、

前記差信号を第1の信号として入力され、少なくとも前記暫定補正値を含む値を第2の信号として入力され、これら2信号のうち絶対値の小さな方を選択して補正信号として出力する、前記N-1個の符号化処理部にそれぞれ対応して設けられた補正信号生成手段と、

前記補正信号と前記暫定補正値との差信号を補正持ち越し分として出力する、前記N-1個の符号化処理部にそれぞれ対応して設けられた補正持ち越し分出力手段と、i番目(ただし、i=1,2,...,N-1)の符号化処理部の前記補正持ち越し分を前記暫定補正値に加算してi+1番目以降の符号化処理部に対応して設けられた前記補正信号生成手段の前記第2の信号とする加算手段と、

前記N-1個の符号化処理部にそれぞれ対応して設けられた補正信号生成手段からの各補正信号と第1番目から第N-1番目のN-1個の前記符号化処理部からそれぞれ出力された前記一次的に指定されたビットレート情報とを別々に加算した値を該N-1個の前記符号化処理部のビットレートとして互いに独立して指示し、かつ、前記暫定補正値と前記補正信号生成手段からの補正信号の総和とN番目の符号化処理部から出力された前記一次的に指定されたビットレート情報とを加算した値を該N番目の符号化処理部のビットレートとして指示する指示手段とを有することを特徴とする符号多重化装置。

【請求項2】 前記差信号生成手段は、前記N-1個の符号化処理部にそれぞれ個別に設定されたビットレートの最大値と最小値を発生する発生手段と、前記N-1個の符号化処理部にそれぞれ個別に設定されたビットレートの最大値と最小値の一方を前記暫定補正値の極性に応じて選択する、前記N-1個の符号化処理部にそれぞれ対応して設けられた選択手段と、前記N-1個の符号化処理部からそれぞれ出力された前記一次的に指定されたビットレート情報と対応する前記選択手段から出力された値との差信号を出力する、前記N-1個の符号化処理

部にそれぞれ対応して設けられた減算手段とからなることを特徴とする請求項1記載の符号多重化装置。

【請求項3】 前記差信号生成手段は、前記暫定補正値が前記予め指定された総合ビットレートから前記一次的に指定されたビットレート情報の総和を差し引いて得られた値で、かつ、正の値のときには前記最大値を選択し、負の値のときには前記最小値を選択し、この選択した最大値又は最小値から前記N-1個の符号化処理部のうち対応する符号化処理部から出力された前記一次的に指定されたビットレート情報を差し引いた値を前記差信号として出力することを特徴とする請求項1又は2記載の符号多重化装置。

【請求項4】 前記補正信号生成手段は、前記第1の信号と第2の信号の極性が異なるときには、該第1の信号を選択して補正信号として出力することを特徴とする請求項1記載の符号多重化装置。

### 【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は符号多重化装置に係り、特に画像信号を圧縮符号化し、MCPC方式多重化 伝送するシステムに使用する、発生情報量に従い圧縮率 が制御される複数の符号化処理部を備えた符号多重化装置に関する。

#### [0002]

【従来の技術】複数の情報を圧縮符号化して複数の搬送 波を用いて伝送するMCPC(MultiChannel Per Carri er)方式多重化伝送システムで使用する従来の符号多重 化装置は、複数の符号化処理部を有しており、複数の符 号化処理部のそれぞれに固定的に割り当てたビットレートに従って、発生情報量を一定に保つために各々のエン コード内部で圧縮率の制御を行って、発生情報量の均一 化を行っている。

【0003】また、他の例の従来の符号多重化装置として、特開平7-327229号公報に記載されているように、入力されたデータを可変レートで符号化する複数の符号化処理部と、符号化処理部のそれぞれから見積り符号量が供給されるビット割当部と、符号化処理部のそれぞれから出力される符号量に基づいて全体のビット割当量を上記のビット割当部に供給する最大通信路容量制御部とからなり、ビット割当部により見積り符号量及びビット割当量に基づいて符号化処理部のそれぞれを制御することで、主観画質を均一に保つようにしたものも知られている。

## [0004]

【発明が解決しようとする課題】しかるに、上記の従来の符号多重化装置では、各チャンネルの符号化処理部各々に意図的に画質の差を付けつつ多重化したビットレートを一定に保つことができないという問題がある。これは、上記の従来の符号多重化装置のうち前者のものでは、ビットレートが固定的に割り当てられているため、

12

44.

100

4%

多重化した総合ビットレートを一定に保つことはできるが、入力される画像が複雑なときには劣化が大きくなり、画像が安易(簡単)なときには劣化が少ないため、その時々の各チャンネルに入力された画像によって画質の差が異なってしまうからである。また、上記の従来の符号多重化装置のうち後者のものでは、全チャンネルを等価に扱い、画質が均一になるように働くからである。【0005】本発明は以上の点に鑑みなされたもので、画質をチャンネル毎に差をつけて指定することができる符号多重化装置を提供することを目的とする。

【0006】また、本発明の他の目的は、多重化後の総合ビットレートを一定に保つことができる符号多重化装置を提供することにある。

## [0007]

【課題を解決するための手段】本発明は上記の目的を達 成するため、一次的に指定されたビットレートを出力し た後、外部信号により最終的なビットレートが指示され て符号化データを出力するN個(ただし、Nは複数)の 符号化処理部と、N個の符号化処理部からそれぞれ出力 された一次的に指定されたビットレート情報の総和と、 予め指定された総合ビットレートとの差の1チャンネル 当りの暫定補正値を算出する算出手段と、第1番目から 第N-1番目のN-1個の符号化処理部にそれぞれ個別 に設定されたビットレートの最大値と最小値の一方を暫 定補正値の極性に応じて選択した値と、N-1個の符号 化処理部からそれぞれ出力された一次的に指定されたビ ットレート情報との差信号をN-1個の各符号化処理部 毎に生成する差信号生成手段と、差信号を第1の信号と して入力され、少なくとも暫定補正値を含む値を第2の 信号として入力され、これら2信号のうち絶対値の小さ な方を選択して補正信号として出力する、N-1個の符 号化処理部にそれぞれ対応して設けられた補正信号生成 手段と、補正信号と暫定補正値との差信号を補正持ち越 し分として出力する、N-1個の符号化処理部にそれぞ れ対応して設けられた補正持ち越し分出力手段と、i番 目(ただし、i=1,2,...,N-1)の符号化処 理部の補正持ち越し分を暫定補正値に加算して i + 1 番 目以降の符号化処理部に対応して設けられた補正信号生 成手段の 第2の信号とする加算手段と、N-1個の符 号化処理部にそれぞれ対応して設けられた補正信号生成 手段からの各補正信号と第1番目から第N-1番目のN -1個の 符号化処理部からそれぞれ出力された一次的 に指定されたビットレート情報とを別々に加算した値を N-1個の符号化処理部のビットレートとして互いに独 立して指示し、かつ、暫定補正値と補正信号生成手段か らの補正信号の総和とN番目の符号化処理部から出力さ れた一次的に指定されたビットレート情報とを加算した 値を N番目の符号化処理部のビットレートとして指示 する指示手段とを有する構成としたものである。

【0008】この発明では、N個の符号化処理部からそ

れぞれ出力された一次的に指定されたビットレート情報 の総和と、予め指定された総合ビットレートとの差をN で除算することにより1チャンネル当りの暫定補正値を 算出し、この暫定補正値を基にN-1個の符号化処理部 にそれぞれ個別に設定されたビットレートの最大値と最 小値の一方を選択した値と、N-1個の符号化処理部か らそれぞれ出力された一次的に指定されたビットレート 情報との差信号を求める。次に、暫定補正値に前段の補 正信号と暫定補正値との差信号である補正持ち越し分を 加算した値と上記の差信号のうち絶対値の小さな値を補 正信号として求め、この補正信号とN-1個の各符号化 処理部からそれぞれ出力された一次的に指定されたビッ トレート情報とを加算した値をその符号化処理部のビッ トレートとしてそれぞれ指示し、また、暫定補正値と全 補正信号との加算値に、N番目の符号化処理部から出力 された一次的に指定されたビットレート情報を加算した 値をN番目の符号化処理部のビットレートとして指示す るようにしたため、Nチャンネル(N個の符号化処理 部)のビットレート補正を総合ビットレートに合わせ込 むようにできる。

#### [0009]

【発明の実施の形態】次に、本発明の実施の形態につい て図面と共に説明する。図1は本発明になる符号多重化 装置の一実施の形態のブロック図を示す。同図におい て、符号多重化装置は、並列に設けられてそれぞれ画像 データ等の入力信号を外部から指示されたビットレート で互いに独立して圧縮符号化して符号化データを出力す ると共に、一次指定ビットレート値も出力するN個の符 号処理部111~11Nと、符号処理部111~11Nの出 力符号化データを多重するマルチプレクサ12と、ビッ トレートの最大値を発生する最大値発生器13,~13 N-1と、ビットレートの最小値を発生する最小値発生器  $14_1 \sim 14_{N-1}$ と、各チャンネル毎にビットレートの最 大値あるいは最小値を選択するセレクタ15,~15,-1 と、一次指定ビットレートとセレクタ15<sub>1</sub>~15<sub>N-1</sub>の 出力信号との差を得る減算器161~16N-1と、セレク タ17<sub>1</sub>~17<sub>N-1</sub>と、加算器18<sub>1</sub>~18<sub>N-1</sub>と、減算器 191~19N-1及び22と、加算器20及び21と、総 合ビットレート発生器23と、除算器24とからなるN チャンネルの構成とされている。なお、図示の便宜上、 一部は図示を省略している。

【0010】加算器21は符号処理部 $11_1$ ~ $11_N$ からの全出力信号をそれぞれ加算して、N チャンネルすべてのビットレートの総和を得る。減算器22は、加算器21の加算結果と総合ビットレート発生器23からの総合ビットレートとの差を得る。除算器24は減算器22の出力値をチャンネル数Nで除算する。セレクタ $17_1$ ~ $17_{N-1}$ は、減算器 $16_1$ ~ $16_{N-1}$ 0出力信号が一方の入力端子に入力され、除算器24又は加算器20の出力信号が他方の入力端子に入力され、それら2入力信号の

うちの絶対値の小さい方を選択するが、2入力信号の極性が異なるときには減算器  $16_1 \sim 16_{N-1}$  の出力信号の方を選択する。加算器  $18_1 \sim 18_{N-1}$  は、セレクタ  $17_1 \sim 17_{N-1}$  の選択結果と一次指定ビットレートとを加算する。減算器  $19_1 \sim 19_{N-1}$  は、除算器 24 の出力信号からセレクタ  $17_1 \sim 17_{N-1}$  の出力信号を減算する。

【0011】次に、この実施の形態の動作について説明する。各チャンネルの符号処理部 $11_1 \sim 11_N$ の各々から出力された一次指定ビットレート値は、加算器21において総和がとられ、減算器22において総合ビットレート発生器23からの総合ビットレートとの差分がとられる。減算器22の差分値は、除算器24においてチャンネル数Nで除算されることにより、1 チャンネル当りのビットレートの補正信号101とされる。

【0012】このビットレートの補正信号101は、セレクタ $15_1 \sim 15_{N-1}$ にセレクト信号として共通入力され、その値が正のときには最大値発生器 $13_1 \sim 13_{N-1}$ からのビットレートの最大値を選択させ、その値が負のときには最小値発生器 $14_1 \sim 14_{N-1}$ からのビットレートの最小値を選択させる。セレクタ $15_1 \sim 15_{N-1}$ により選択された最大値又は最小値は、減算器 $16_1 \sim 16_{N-1}$ において符号処理部 $11_1 \sim 11_N$ の各々から出力された一次指定ビットレート値をチャンネル別に差し引かれてビットレートの差分値102とされる。

【0013】セレクタ17<sub>1</sub>は、第1チャンネルのビットレートの差分値102と、ビットレート補正信号101のうち絶対値の小さい方を選択する。このセレクタ17<sub>1</sub>の出力信号103は、減算器19<sub>1</sub>でビットレート補正信号101と減算されて、その値を加算器20においてビットレート補正信号101と加算されて次のチャンネルのセレクタ17<sub>2</sub>に入力される。3チャンネル~Nチャンネルについても同様である。

【0014】そして、セレクタ $17_1$ ~ $17_{N-1}$ の出力信号は、符号処理部 $11_1$ ~ $11_{N-1}$ の各々から出力された一次指定ビットレート値と加算器 $18_1$ ~ $18_{N-1}$ においてチャンネル別に加算された後、対応するチャンネルの符号処理部 $11_1$ ~ $11_{N-1}$ に補正ビットレートとして入力される。なお、図示しないセレクタ $17_N$ の出力信号は、符号処理部 $11_N$ から出力された一次指定ビットレート値と減算器 $19_1$ ~ $19_{N-1}$ 0の出力信号と除算器240出力信号101と加算された後、符号処理部 $11_N$ に補正ビットレートとして入力される。このようにして、各チャンネルの最大値、最小値による補正のずれを吸収することができ、総合ビットレートを一定に保つことができる。

# [0015]

【実施例】次に、本発明の実施例について図2と共に説明する。図2は本発明になる符号多重化装置の一実施例のブロック図を示す。同図中、図1と同一構成部分には同一符号を付してある。この実施例は、4チャンネル

(N=4) の符号多重化装置の実施例である。符号化処理部  $11_1 \sim 11_4$  から出力される一次指定ビットレートは、第 1 チャンネル(CH. 1)が 5 M b p s、第 2 チャンネル(CH. 2)が 6 M b p s、第 3 チャンネル(CH. 3)が 7 M b p s、第 4 チャンネル(CH. 4)が 6 M b p s である。一方、総合ビットレートとして 2 8 M b p s が指定されているものとする。

【0016】符号化処理部 $11_1$ ~ $11_4$ から出力された一次指定ビットレート値は加算器21で加算されて一次指定ビットレートの総和として24Mbpsが得られた後、減算器22に供給されて総合ビットレート発生器23からの28Mbpsと減算されて、+4Mbpsの値の差分値が得られる。この差分値は、除算器28でチャンネル数4で除算されることにより、1 チャンネル当りのビットレートの補正信号(暫定補正値)201として+1 Mbpsが得られる。

【0017】CH. 1の最大値発生器 $13_1$ は最大値として7Mbpsを出力し、最小値発生器 $14_1$ は最小値として3Mbpsを出力するように設定されており、一方、1 チャンネル当りのビットレートの補正信号(暫定補正値)201が正の値であるので、セレクタ $15_1$ は最大値の7 Mbpsを選択する。セレクタ $15_1$ により選択された値は、減算器 $16_1$ において符号化処理部 $11_1$ から出力されたCH. 1の一次ビットレート値5Mbpsを差し引かれることにより、+2Mbpsの値の差分値とされる。

【0018】セレクタ17 $_1$ は、この差分値+2Mbpsと除算器28からの+1Mbpsの補正信号とが入力され、これらのうち絶対値の小さい方の+1Mbpsを出力する。このセレクタ17 $_1$ の出力値が実際のCH.1の補正値202となり、加算器18 $_1$ で一次指定ビットレート5Mbpsに加算されて6Mbpsという値を、CH.1の符号化処理部1 $_1$ が出力するビットレートとして指示する。

【0019】また、減算器191において、暫定補正値 201から上記の補正値 202が差し引かれることにより、補正持ち越し分が得られてCH. 2以降の補正に使用される。ここでは、上記の暫定補正値 201 及び補正値 202がいずれも+1 Mbpsであるので、補正持ち越し分は0 Mbpsである。この補正持ち越し分は加算器 20、27、29に入力される。

【0020】また、CH. 2の最大値発生器  $13_2$  は最大値として 5 Mb psを出力し、最小値発生器  $14_2$  は最小値として 3 Mb psを出力するように設定されており、一方、暫定補正値 201 が正の値であるので、セレクタ  $15_2$  は最大値の 5 Mb psを選択する。セレクタ  $15_2$  により選択された値は、減算器  $16_2$  において符号 化処理部  $11_2$  から出力された CH. 2の一次ビットレート値 6 Mb psを差し引かれることにより、-1 Mb psの値の差分値とされる。

【0021】加算器20は減算器19」よりの補正持ち 越し分の0Mbpsと除算器28よりの+1Mbpsの 暫定補正値201とを加算して1Mbpsの補正信号を 出力する。セレクタ172は、減算器162からの差分値 -1Mbpsと加算器20からの+1Mbpsの補正信 号とが入力され、これら2つの入力信号の極性が異なる ので、減算器162からの-1Mbpsを選択し、これ をCH. 2の補正信号203として出力する。このC H. 2の補正信号203は、加算器182で符号化処理 部11<sub>2</sub>からのCH. 2の一次指定ビットレート6MH zに加算されて5MHzという値を、CH. 2の符号化 処理部 1 1₂が出力するビットレートとして指示する。 【0022】また、減算器19。において、暫定補正値 201から上記のCH. 2の補正値203が差し引かれ ることにより、補正持ち越し分が得られてCH. 3以降 の補正に使用される。ここでは、上記の暫定補正値20 1が+1Mbps、CH. 2の補正値203が-1MH zであるので、補正持ち越し分は2Mbpsである。こ の補正持ち越し分は加算器27及び29に入力される。 【0023】更に、CH. 3の最大値発生器13gは最 大値として7Mbpsを出力し、最小値発生器143は 最小値として5Mbpsを出力するように設定されてお り、一方、暫定補正値201が正の値であるので、セレ クタ15gは最大値の7Mbpsを選択する。セレクタ 15%により選択された値は、減算器16%において符号 化処理部113から出力されたCH.3の一次ビットレ ート値7Mbpsを差し引かれることにより、OMbp sの値の差分値とされる。

【0024】加算器27は減算器 $19_1$ よりの補正持ち越し分の0 M b p s と、減算器 $19_2$ よりの補正持ち越し分の+2 M b p s と、除算器28よりの+1 M b p s の暫定補正値201とをそれぞれ加算して+3 M b p s の補正信号を出力する。セレクタ $17_3$ は、減算器 $16_3$  からの差分値0 M b p s と加算器27 からの+3 M b p s の補正信号とが入力され、これら2 つの入力信号のうち値の小さな方の差分値0 M b p s を選択し、これを0 H. 3 の補正信号204として出力する。この0 C H. 3 の補正信号203は0 M b p s であるので、加算器18 3 で符号化処理部 $11_3$  からの0 C H. 3 の一次指定ビット

レート7MHzと加算した値も7MHzであり、この値を符号化処理部 $11_3$ が出力するビットレートとして指示する。

【0025】最終段のCH. 4では、暫定補正値201 とCH. 1からCH. 3までの持ち越し分のすべての値が加算器29において加算されて4Mbpsが得られ、この補正信号が符号化処理部 $11_4$ から出力されたCH. 4の一次ビットレート値6Mbpsと加算器 $18_4$ と加算されて10Mbpsが得られる。この10MbpsはCH. 4の符号化処理部 $11_4$ にビットレートとして指示される。以上の4チャンネルCH. 1~CH. 4の、加算器 $18_1$ ~ $18_4$ から出力される補正されたビットレートの合計値は28Mbpsとなり、総合ビットレート発生器23で指定された総合ビットレート28Mbpsに一致する。

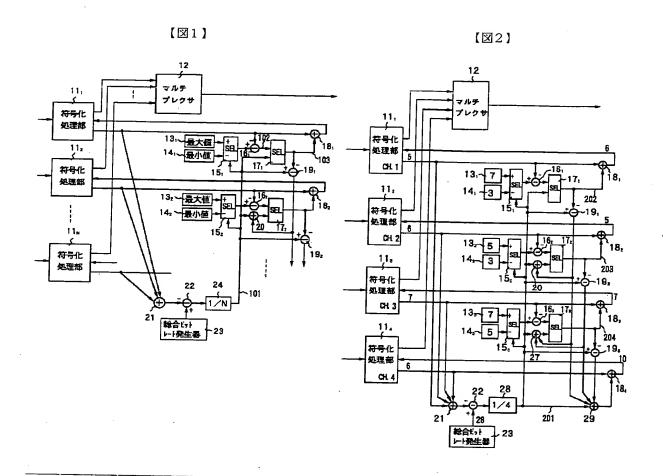
#### [0026]

【発明の効果】以上説明したように、本発明によれば、各チャンネルの符号化処理部からの一次指定ビットレートの総和と指定された総合ビットレートの差から1チャンネル当りの補正信号(暫定補正値)を求め、この暫定補正値に基づいて各チャンネルのビットレートを補正することで総合ビットレートを合わせ込むようにしたため、複数の符号化処理部により複数の画像を圧縮するにあたって、画像毎に重み付けをして、圧縮率に差を付けつつ、総合ビットレートを一定に保つことができる。

### 【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の一実施の形態のブロック図である。 【図2】本発明の一実施例のブロック図である。 【符号の説明】

- 111~111 符号化処理部
- 12 マルチプレクサ
- 13<sub>1</sub>~13<sub>N-1</sub> 最大値発生器
- 141~14<sub>N-1</sub> 最小值発生器
- $15_{1} \sim 15_{N-1}, 17_{1} \sim 17_{N-1}$   $\forall \nu \nu \rho \rho$
- 16<sub>1</sub>~16<sub>N-1</sub>、19<sub>1</sub>~19<sub>N-1</sub>、22 減算器
- 18<sub>1</sub>~18<sub>N</sub>、20、21、27、29 加算器
- 23 総合ビットレート発生器
- 24、28 除算器



フロントページの続き

(51) Int. Cl. 6 H O 4 N 7/081

識別記号

FΙ

7/081 7/24